Page 1 of 1

# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

63-206040

(43) Date of publication of application: 25.08.1988

(51)Int.Cl.

H04L 11/00 H04L 5/22

(21)Application number : **62-038957** 

(71)Applicant: FUJITSU LTD

(22)Date of filing:

20.02.1987

(72)Inventor: MURAYAMA TOSHIYUKI

MIYAZAKI RYOICHI

NIIJIMA JUNICHI

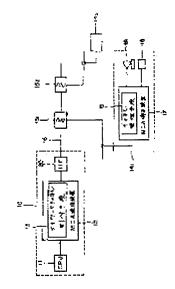
YAMASHITA MASAHIRO

## (54) MULTI-CHANNEL ACCESS COMMUNICATION SYSTEM

## (57)Abstract:

PURPOSE: To improve the utilizing efficiency of communication channel by reserving the communication channel only when data is transmitted and received actually.

CONSTITUTION: In making data communication while a CPU 11 and a terminal equipment 18 hold a line, if the non-communication state without data transmission/reception is consecutive for a prescribed time or over, it is informed by a dynamic channel assignment means 13 and the communication channel is opened to other communication while emulating so as to allow the CPU 11 and the terminal equipment 18 to hold the line. When the data transmission is started from the terminal equipment 18 again, it is detected by a channel



management means 19, and an optional idle communication channel is reconnected by the dynamic channel assigning means 13 to prevent the interruption of data communication apparently.

### ① 特許出願公開

#### ⑩ 公 開 特 許 公 報 (A) 昭63-206040

(51) Int Cl.4

識別記号

庁内整理番号

④公開 昭和63年(1988)8月25日

H 04 L 11/00 5/22

Z - 7928 - 5K3 1 0 6914-5K

審査請求 未請求 発明の数 1 (全9頁)

マルチチヤネルアクセス通信方式 69発明の名称

21)特 願 昭62-38957

願 昭62(1987)2月20日 22出

②発 明 之 者 村 Ш 敏

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社

内

79発 明 者 宮 崎 良 神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社

内

内

内

79発 明 者 新 島

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社 純

72発 明 者 Ш 下

宏 昌

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社

富士通株式会社 願 人 犯出

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

邳代 理 弁理士 井桁 貞一 人

#### 1、発明の名称

マルチチャネルアクセス通信方式

#### 2. 特許請求の範囲

デ ー タ 通 信 用 中 央 処 理 装 置 (11)と M C A 通 信 装 置 (12)とを有するセンタ (10)と、該センタ (10)に 伝送路 (16)を介して接続されたMCA端末装置 (17)及びこれに接続された端末(18)とを備えた通 信システムにおいて、

前 記 M C A 通 信 装 置 ( 12 ) に 通 信 チャ ネ ル を 動 的 に割付るダイナミックチャネル割付手段(13)を設 けると共に、

前記MCA端末装置(17)に、中央処理装置(11) と 端 末 装 置 (18)と が 回 線 を 保 留 し て デ ー タ 通 信 を 行なっているときに、実際にデータの送受が行な われているか否か等を管理するチャネル管理手段 (19)を設けて成り、

中央処理装置 (11)と端末 (18)とが回線を保留し

てデータ通信を行なっているときに、データの送 受のない無通信状態が所定時間以上継続した場合、 これをダイナミックチャネル割付手段(13)により 検知し、中央処理装置(11)と端末(18)に対しては 回線保留中であるようにエミュレートしながら、 通信チャネルを他の通信に開放すると共に、

再びデータの送信が前記端末(18)から開始され ると、これをチャネル管理手段(19)により検知し、 前記ダイナミックチャネル割付手段(13)により空 いている任意の通信チャネルを再接続して、見掛 上テータ通信がとぎれないように動作することを 特徴とするマルチチャネルアクセス通信方式。

#### 3. 発明の詳細な説明

目 次

瞑			要		•	•	•	•	٠	٠	•	•	•	•	•	•	•	3	頁
產	榮	£	Ø)	利	用	分	野		•	•	٠	•	•	•	•		•	4	頁
従	来	Ø	技	裄		•	•	•	•	•	•	•	•	•	•	•	•	5	頁
発	明	が	解	決	U	ょ	う	بع	đ.	る	問	題	点		•	•	•	8	頁
圕	奶	ප්	<del>ار</del>	927	沖	ıt.	ぁ	<b>t</b> -	納	മ	<b>£</b>	EO					1	0	百

作用・・・・・・・・・11頁実施例・・・・・・・13頁発明の効果・・・・・・・・20頁

#### 概 要

通信チャネルの空き時間を有効に利用することができるため、通信チャネルの回線数以上の通信を見掛上保留することができる。

らの要求に応じた種々のサービスが可能となる。 双方向CATV伝送方式は、通常一本の同軸ケーブルを使用し、センタ設備から加入者向けの下り信号を上部帯域に、その逆方向の上り信号を下部帯域に配置して伝送する、いわゆる群別方式が用いられている。

このような双方向CCATV内でデータ通信を行な双方向CATV内でデータ通信を複の加入者端末がになる。 の通信チャネルを共同してのかデータ通信に関しての加入者端末間での通信に際してはははないでのがあると、ないでいる通信に関すると、といよりデータ通信を行なうようになっている。

#### 従来の技術

第7図は双方向CATV内でデータ通信を行なうためのMCA通信システムの構成図を示している。同図において、1はCATVセンタであり、データ通信用の中央処理装置(以下CPUという)

## 産業上の利用分野

木発明は双方向CATV内でデータ通信を行な うマルチチャネルアクセス通信方式に関する。

CATVは同軸ケーブルを利用した新しい通信網として、主としてテレビジョン画像を中心とした情報伝送の用に供されてきた。初期は専らテレビジョン難視対策のための設備であったが、近年、地域情報化社会の進展にともない、同軸ケーブルの特徴を活かした多量情報の伝達が可能な社会システムとして、検討が進められている。

また、このような通信システムでは、同一の伝送ルート上に上りと下りの回線を構成する関係上、データ通信を行なう周波数は、例えば伝送ルートの下側帯域を上り回線に、上側帯域を下り回線に割当てられている。

第 8 図は M C A 方式のチャネル構成を論理的イメージで示したものであり、移動通信システムと 同様に、一つの制御チャネル C h o と、複数の通信チャネル C h a を有してお り、これらの各チャネルはMCA通信装置1bと MCA端末装置4aとにそれぞれ接続されている。

第9図は上記のように構成された通信システム の通信手順の概略を説明するためのものである。 センタ1のCPU1aと端末4b間でデータ通信 を行なう場合は、まず制御チャネル C h o を通し てセンタ1側にチャネルの割当て要求を行なう。 このときセンタ1とのデータ通信であれば、セン タ1との接続要求となる。これに伴いセンタ1の MCA通信装置1bは通信チャネルの使用状態を 調べ、空きの通信チャネルを加入者側のMCA鎖 末装置4aに指示する。これを受けたMCA端末 装置4aは、指定された通信チャネルに切替えて センタ1のCPU1aと端末4b間の通信を可能 にする。また、データ通信が終了し、端末4bか らM C A 端末装置 4 a を介して切断要求が送出さ れると、該切断要求は制御チャネルを通してセン 夕側へ送られる。センタ1側では切断指示を制御 チャネルを通して端末側へ与え、これにより両者 の通信チャネルを切断する。

通常のパソコン通信では10~40分位回線接続をしているが、伝送速度を300bpsとして毎秒30パイトが送れるとしても、約2~12分が実質的にデータを送っている時間であり、回線保留時間のうち2/3以上は空白の時間となっており、回線利用効率が非常に悪いという問題があった。

従来のMCA通信方式では、複数の通信チャネルの利用状況は第11図に示すように、一度ある端末が1つの通信チャネルを確保してしまうと、通信が終了して通信チャネルを切断するまでは、上述したように実際にデータの送受のない時間でもその通信チャネルを専有するように構成されて

#### 発明が解決しようとする問題点

第10図に従来のMCA通信方式による保留通 信チャネルの利用状況を示す。Tの範囲の時間内 に端末Aが通信チャネルを保留し、センタと通信 している様子を示している。図中の斜線部分が実 際にデータのやり取りが行なわれている時間であ り、空白部分はチャネルを保留していても何のデ ータも送受されていない時間を示している。具体 的に第10図の通信例が何を意味しているかとい うと、例えばパソコンデータサービスを受けてい る場合等に相当する。まず始めに目次検索をし、 情報をパソコンが読み出す。そこで利用者は暫く の間この情報を読み、手持ちの資料と見比べたり コピーを取ったりして、それから再び次の情報を リクエストする。また途中で別の項目の検索を行 ない、情報を参照する。このとき、会話型で目次 の検索を行なったり、データベースのデータを受 信しているときが第10図の斜線部分であり、利 用者が何のキー入力もせずにデータを読んでいる ときなどの時間が空白部分に相当する。

おり、通信チャネルの利用効率が非常に悪く、通信チャネル数以上の通信を同時に保留することは 不可能であった。

木発明はこのような点に鑑みなされたものであり、その目的とするところは、通信チャネルの利用効率を顕著に改善したMCA通信方式を提供することである。

### 問題点を解決するための手段

第1図は本発明の原理プロック図を示している。 同図において、10はセンタで、データ通信用の中央処理装置(以下CPUという)11と、ダイナミックチャネル割付手段13を有するMCA通信装置12と、ヘッドエンド20とを備えている。センタ10は双方向分岐増幅器151,152,…を介して加入者141,142,…に接続されており、これら加入者はチャネル管理手段19を有するMCA端末装置17と、端末18とから構成されている。

ダイナミックチャネル割付手段13は、通信チ

ヤネルを常に監視しており、データ送受の有る無 しに応じて通信チャネルを動的に割付ける機能を 有しており、一方チャネル管理手段19は、実際 にデータの送受が行なわれているか否か等を管理 する機能を有している。

#### 作 用

てPU111と端末18とが回線を保留して受のない。 だっタのの合い、データの合い、データの合い、データの合い、データの合い、データの合い、データの合い、データの合い、データの合い、対対が手段13に対対が手段13に対対がデータをしている。 はは、カーののがでは、カーののがは、カーののでは、カーののでは、カーののでは、カーののでは、カーののでは、カーののでは、カーののでは、カーのでは、カーのでは、カーのでは、カーのでは、カーのでは、カーのでは、カーのでは、カーののでは、カーののでは、カーのでは、

第2図は本発明方式による通信チャネルの利用

総数は、平均保留時間にもよるが、実際の通信チャネル数の2~3倍程度である。また、通信の送受が停止しているかどうかの判断は、パソコンやセンタCPUのレスポンス時間を考慮して約10秒から数10秒程度の無通信状態を検知することによって行なうようにする。

本発明方式によれば、長時間のパソコン通信と極く短い数分以下の通信サービスが混在している 状態の方が、チャネルの利用効率は向上しやすい。

#### 実 施 例

以下本発明のMCA通信方式を図面に示す実施 例に基づいて詳細に説明することにする。

第4図は本発明のMCA通信方式に使用するセンタ側MCA通信装置の実施例プロック図であり、センタ10はデータ通信用のCPU11と、MCA通信装置12とを有している。CPU11にインターフェイス121を介して回線制御装置122には制御チャネル送受信機123が接続されている。

これらのチャネルの開放及び再接続はデータの送受が停止してから開放し、再び通信が始まちまりであるので、1度手間も長短様々であるので、1度チャネルが使用されていると、通信が待たされることになる。このため保留できる通信の

また C P U 1 1 には複数のインターフェイス 1 2 4 m を介してチャネル交換器 1 2 5 が接続されており、このチャネル交換器 1 2 5 には複数の通信チャネル送受信機 1 2 6 m ・ 1 2 6 m が接続されている。チャネル交換器 1 2 5 は、回線制御装置 1 2 2 に接続されており、回線制御装置 1 2 2 がチャネル交換器 1 2 5 を介して各通信チャネルと C P U 1 1 の各インターフェイス 1 2 4 m ・ 1 2 4 m とのチャネル交換の制御を行なう。

回線制御装置122には、各通信チャネルでデータ通信が行なわれているかどうかを監視するチャネルモニタ130、データ通信が行なわれていない時間を監視する時間を視部129、及びリリカに通信の状況を記憶する保留チャネルの使用状況をモニタしており、時間を設めます。また、は、では、回憶には、回線制御をといってデータの送受のない場合には、回線制御でデータの送受のない場合には、回線制御でデータの通信が、各通信が表しているのは、回線制御でデータの送受のない場合には、回線制御

装置122でこの通信チャネルを他の通信に開放 してやる。

本実施例によればCPU11側のインターフェイス124<sub>1</sub> …124<sub>1</sub> の数は、通信チャネルの数 n よりも多くなるように設定されており、望ましくはmがnの2~3倍程度に設定されている。チャネル交換器125、保留チャネルメモリ128、時間監視部129及びチャネルモニタ130で本発明のダイナミックチャネル割付手段13を

続されている。パッファ175、パッファモニタ 177及び保留メモリ178で本発明のチャネル 管理手段19を構成している。

センタCPU111とパソコン18との間で保知いる回線で所定時間以上データの送受がが12別との問題で所定時間以上データの監視が12の時間を視知した。MCAがのは、MCAがのはでは、MCAがのはでは、MCAがのはでは、MCAがのはでは、MCAがのようには、MCAがのはでは、MCAがのようには、MCAがのはでき、MCAがのはでき、MCAがのようには、MCAがのはでき、MCAがのようには、MCAがのは、MCAがのようには、MCAがのは、MCAがのようには、MCAがのは、MCAがは

チャネル開放後にパソコン18を操作して通信を再開する場合は、パッファ175にデータが入ってきたことをパッファモニタ177で検出し、パソコン18を待たせておいて再接続の動作に入

構成している。

さらに制御チャネル送受信機 1 2 3 及び通信チャネル送受信機 1 2 6 m は、混合器 1 2 7 に接続されており、混合器 1 2 7 はヘッドエンド 2 0 を介して伝送路 1 6 に接続されている。

次に第5図を参照すると、本発明のMCA通信方式に使用するMCA端末装置の実施例プロック図が示されており、伝送路16にタップオフ171を介して送受信機172が接続されており、この送受信機172に制御応答装置173からのチャネル指定信号に応じて動作し送受信機172の通信チャネルを指定のチャネルに切替えるチャネル切替装置174が接続されている。

パソコン 1 8 は端末インターフェイス 1 7 6 、 パッファ 1 7 5 を介して制御応答装置 1 7 3 に接 続されており、さらにパッファ 1 7 5 内にデータ が有るか無いかを監視するパッファモニタ 1 7 7 、 及び通信チャネルを開放した場合そのことを記憶 する保留メモリ 1 7 8 が制御応答装置 1 7 3 に接

る。すなわちパッファモニタ17でパッファ17でパッファイカータを検出すると、 制卸応答装置173が送受信機172を介してセンタ10側にほの接てセンタ10側では、 チャカのでは、 サーンのは、 サー

第6図は本発明実施例の通信手順の概略を示している。通信を開始する場合には、まずパソコン18からMCA端末装置17に接続要求が出力される。これを受けてMCA端末装置17はセンタ10のMCA通信装置12に制御チャネルを介して扱続要求を送出すると共に、選択された通信チャネルの指定を制御チャネルを介してMCA端

末装置17側に行なう。MCA端末装置17では、チャネルを指定された通信チャネルに切替えると共に、パソコン18及びセンタCPU11に対して接続通知を行なう。これによりパソコン18とセンタCPU11が接続され、データ通信が行なわれる。

一定時間通信が行なわれないと、MCA通信装置12の時間監視部129及びチャネルモニタ130がこれを検知し、MCA通信装置12から制御チャネルを介してチャネル開放指示がMCA端に送置17の開放指示があたれる。MCA端に対してチャネルを開放する。このととで、MCA端に表では、MCA端に表では、MCA端に表では、MCA端に表では、MCA端に表では、MCA端に表では、MCA端に表では、MCA端にようにないが、のチャネルがらずっては、MCA端には、MCA端には、MCA端には、MCA端には、MCA端には、MCA端には、MCA端には、MCA端には、MCA端には、MCA端には、MCA端には、MCA端には、MCA端には、MCA端には、MCA端には、MCA端には、MCA端には、MCA端には、MCA端には、MCA流信には、MCAには

装置12では、回線制御装置122及びチャネル交換器125により空いている通信チャネルを建定すると共に制御チャネルを介して選定された通信チャネルのチャネル指定をMCA端末装置170に行なう。MCA端末装置170に指示してチャネルを選定された通信チャネルに切替えデータ通信が再聞される。

#### 発明の効果

本発明のMCA通信方式は、以上詳述したときうに、実際にデータの送受が行なわれているときだけ通信チャネルを保留するので、長時間に破空をは関連信が行なわれても、データ送受のないを登りに関を他の通信に開放できるという効果をのがの利用効率を顕することができる。またより、通信チャネルの回線数以上をがある。これにより、通信チャネルの回線数以上をがある。またり、通信を見掛上保留するととができる。またができる。またができる。またができる。またができるというできまたができる。またができる。またができる。またができる。またができる。またができる。またができる。またができる。またができる。またができるがないので、操作性に勝つできません。

ている。

## 4. 図面の簡単な説明

第1図は本発明の原理プロック図、

第2図は本発明方式による通信例を示す図、

第3 図は本発明方式によるチャネル利用例を示す図、

第4図は本発明方式に使用するMCA通信装置の実施例プロック図、

第5図は本発明方式に使用するMCA端末装置の実施例ブロック図、

第6図は本発明実施例の通信手順を示す図、 第7図は従来のMCA通信システムの構成図、 第8図はMCA方式のチャネル構成を論理的ィ メージで示す図、

第9図は通信システムの通信手順を示す図、

第10図は従来方式による通信例を示す図、

第11図は従来方式によるチャネル利用例を示す図である。

1 2 ··· M C A 通信装置、

13…ダイナミックチャネル割付手段、

141.142 …加入者、

151.152 … 双方向分岐增幅器、

16… 伝送路、

1 7 ··· M C A 端 末 装 置 、

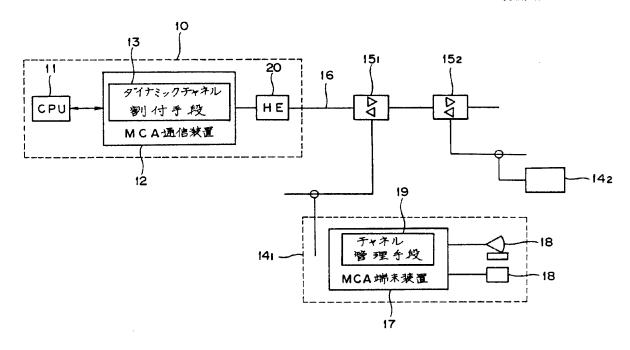
18 … 端末、

19…チャネル管理手段。

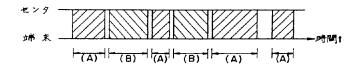
出願人: 富士通株式会社

代理人: 弁理士 井 桁 貞





本発明の原理プロック図第1図



本方式による通信例を示す図

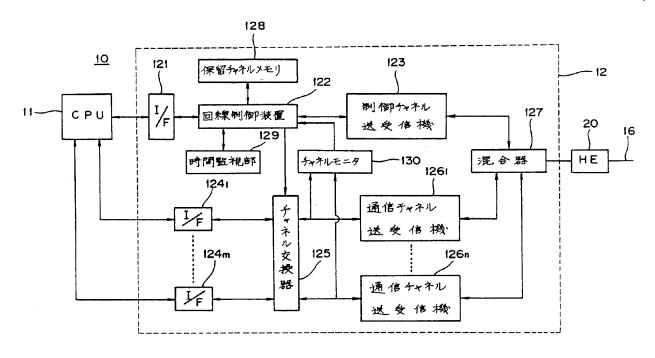
第 2 図

通信をネル	f	]					(A)
通信刊礼	2	(B	)	( [	>>	(B)	(C)
通信刊礼	3	(A)		(C)	Γ		<u> </u>
通信刊机	4		-		(	A)	
通信刊机	5	(C)		(E)			(B)

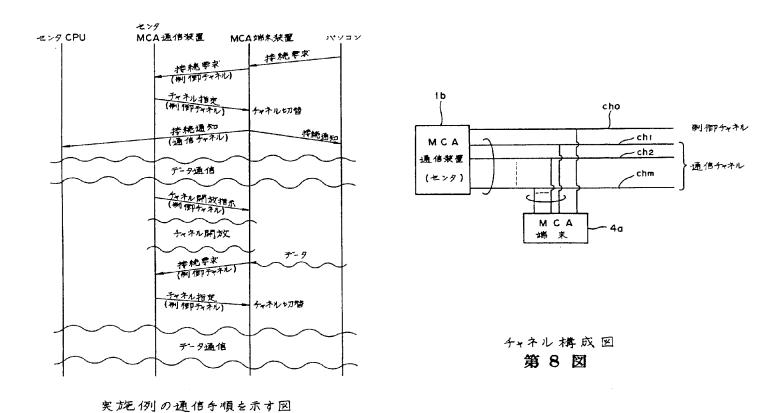
本方式によるチャネル利用例を示す図(時間軸)

第 3 図

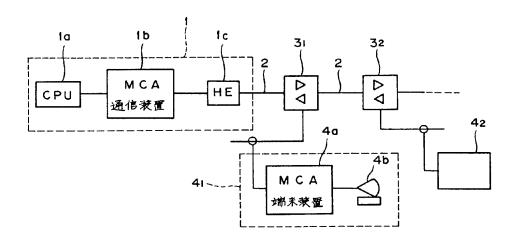
MCA端末装置の実施例ブロック図 第 5 図



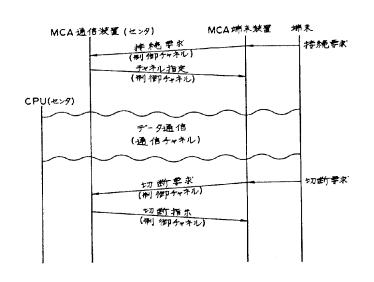
MCA 通信装置の実施例プロック図 第 4 図



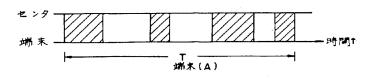
第 6 図



従来のブロック図 第7図



通信手順を示す図第9図



従来方式による通信例を示す図 第10図

通信分礼	t		
通信分机	2	端末(B)	
通信分机	3	<b>端末(A)</b>	
通信和机	4		
通信知机	5	端末(C)	

従来方式によるチャネル利用例を示す図 (時間軸)

第11図